

ARHITECTURA SISTEMELOR DE CALCUL SEMINAR 0x03

NOTIȚE SUPORT SEMINAR

Cristian Rusu

ÎNMULȚIREA NUMERELOR, EX. 1

1 0 1 0

a

1 1 0 1

b

s

ÎNMULȚIREA NUMERELOR, EX. 1

$$\begin{array}{r} \boxed{1\ 0\ 1\ 0} \quad a \\ \boxed{1\ 1\ 0\ 1} \quad b \\ \hline \boxed{1\ 0\ 1\ 0} \quad s \\ \boxed{0\ 0\ 0\ 0} \\ \boxed{1\ 0\ 1\ 0} \\ \boxed{1\ 0\ 1\ 0} \\ \hline \boxed{1\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 1\ 0} \end{array}$$

ÎNMULȚIREA NUMERELOR, EX. 1

$$\begin{array}{r} \boxed{1\ 0\ 1\ 0} \quad a = 10 \\ \boxed{1\ 1\ 0\ 1} \quad b = 13 \\ \hline \boxed{1\ 0\ 1\ 0} \quad s = 130 \\ \boxed{0\ 0\ 0\ 0} \\ \boxed{1\ 0\ 1\ 0} \\ \boxed{1\ 0\ 1\ 0} \\ \hline \boxed{1\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 1\ 0} \end{array}$$

ÎNMULȚIREA NUMERELOR, EX. 2

$$\begin{array}{r} \boxed{1\ 0\ 1\ 0} \quad a \\ \boxed{1\ 1\ 0\ 1} \quad b \\ \hline \boxed{0\ 0\ 0\ 0} \quad s \end{array}$$

ÎNMULȚIREA NUMERELOR, EX. 2

$$\begin{array}{r} 11111010 \quad a \\ 11111101 \quad b \\ \hline 11111010 \quad s \\ 00000000 \\ 11111010 \\ 11111010 \quad \vdots \\ \hline 00010010 \end{array}$$

ÎNMULȚIREA NUMERELOR, EX. 2

1 1 1 1 1 0 1 0

$a = -6$

1 1 1 1 1 1 0 1

$b = -3$

1 1 1 1 1 0 1 0

$s = 18$

0 0 0 0 0 0 0 0

1 1 1 1 1 0 1 0

1 1 1 1 1 0 1 0

⋮

0 0 0 1 0 0 1 0

ÎNMULȚIREA RAPIDĂ, EX. 3

- $a \times 2$
 - soluția:
- $a \times 16$
 - soluția:
- $a \times 3$
 - soluția:
- $a \times 7$
 - soluția:
- $a / 8$
 - soluția:
- $a \bmod 16$
 - soluția:
- $a \times 72$
 - soluția:

ÎNMULȚIREA RAPIDĂ, EX. 3

- **$a \times 2$**
 - soluția: $a \ll 1$, sau $a + a$
- **$a \times 16$**
 - soluția:
- **$a \times 3$**
 - soluția:
- **$a \times 7$**
 - soluția:
- **$a / 8$**
 - soluția:
- **$a \bmod 16$**
 - soluția:
- **$a \times 72$**
 - soluția:

ÎNMULȚIREA RAPIDĂ, EX. 3

- **$a \times 2$**
 - soluția: $a \ll 1$, sau $a + a$
- **$a \times 16$**
 - soluția: $a \ll 4$
- **$a \times 3$**
 - soluția:
- **$a \times 7$**
 - soluția:
- **$a / 8$**
 - soluția:
- **$a \bmod 16$**
 - soluția:
- **$a \times 72$**
 - soluția:

ÎNMULȚIREA RAPIDĂ, EX. 3

- **$a \times 2$**
 - soluția: $a \ll 1$, sau $a + a$
- **$a \times 16$**
 - soluția: $a \ll 4$
- **$a \times 3$**
 - soluția: $a \ll 1 + a$
- **$a \times 7$**
 - soluția:
- **$a / 8$**
 - soluția:
- **$a \bmod 16$**
 - soluția:
- **$a \times 72$**
 - soluția:

ÎNMULȚIREA RAPIDĂ, EX. 3

- **$a \times 2$**
 - soluția: $a \ll 1$, sau $a + a$
- **$a \times 16$**
 - soluția: $a \ll 4$
- **$a \times 3$**
 - soluția: $a \ll 1 + a$
- **$a \times 7$**
 - soluția: $a \ll 3 - a$
- **$a / 8$**
 - soluția:
- **$a \bmod 16$**
 - soluția:
- **$a \times 72$**
 - soluția:

ÎNMULȚIREA RAPIDĂ, EX. 3

- **$a \times 2$**
 - soluția: $a \ll 1$, sau $a + a$
- **$a \times 16$**
 - soluția: $a \ll 4$
- **$a \times 3$**
 - soluția: $a \ll 1 + a$
- **$a \times 7$**
 - soluția: $a \ll 3 - a$
- **$a / 8$**
 - soluția: $a \gg 3$
- **$a \bmod 16$**
 - soluția:
- **$a \times 72$**
 - soluția:

ÎNMULȚIREA RAPIDĂ, EX. 3

- **$a \times 2$**
 - soluția: $a \ll 1$, sau $a + a$
- **$a \times 16$**
 - soluția: $a \ll 4$
- **$a \times 3$**
 - soluția: $a \ll 1 + a$
- **$a \times 7$**
 - soluția: $a \ll 3 - a$
- **$a / 8$**
 - soluția: $a \gg 3$
- **$a \bmod 16$**
 - soluția: $a \& 0x000F$
- **$a \times 72$**
 - soluția:

ÎNMULȚIREA RAPIDĂ, EX. 3

- **$a \times 2$**
 - soluția: $a \ll 1$, sau $a + a$
- **$a \times 16$**
 - soluția: $a \ll 4$
- **$a \times 3$**
 - soluția: $a \ll 1 + a$
- **$a \times 7$**
 - soluția: $a \ll 3 - a$
- **$a / 8$**
 - soluția: $a \gg 3$
- **$a \bmod 16$**
 - soluția: $a \& 0x000F$
- **$a \times 72$**
 - soluția: $a \ll 6 + a \ll 3$

ÎNMULȚIREA RAPIDĂ, EX. 3

- **a mod 16**
 - soluția: $a \& 0x000F$
- **a div 16**
 - soluția:

ÎNMULȚIREA RAPIDĂ, EX. 3

- **a mod 16**
 - soluția: $a \& 0x000F$
- **a div 16**
 - soluția: $(a \& FFF0) \gg 4$, sau doar $a \gg 4$
 - de asemenea: $a = a \& FFF0 + a \& 000F = \text{div cu } 16 + \text{mod cu } 16$

ÎNMULȚIREA RAPIDĂ, EX. 4

- $a \times 2$
 - soluția:

ÎNMULȚIREA RAPIDĂ, EX. 4

- $a \times 2$
 - soluția: $a = (a < 0) ? -((-a) << 1)) : a << 1$

ÎMPĂRȚIREA, EX. 5

- $101010 / 10$

1 0 1 0 1 0

1 0

ÎMPĂRȚIREA, EX. 5

- $101010 / 10$

1	0	1	0	1	0
---	---	---	---	---	---

1	0
---	---

0					
---	--	--	--	--	--

ÎMPĂRȚIREA, EX. 5

- $101010 / 10$

1	0	1	0	1	0
---	---	---	---	---	---

1	0
---	---

0	1
---	---

ÎMPĂRȚIREA, EX. 5

- $101010 / 10$

	1	0	1	0
--	---	---	---	---

1	0
---	---

0	1	0
---	---	---

ÎMPĂRȚIREA, EX. 5

- $101010 / 10$

	1	0	1	0
--	---	---	---	---

1	0
---	---

0	1	0	1
---	---	---	---

ÎMPĂRȚIREA, EX. 5

- $101010 / 10$

1 0

1 0

0 1 0 1 0

ÎMPĂRȚIREA, EX. 5

- $101010 / 10$

1 0

1 0

0 1 0 1 0 1

ÎMPĂRȚIREA, EX. 5

- $101010 / 10$

1 0 1 0 1 0

a

1 0

b

0 1 0 1 0 1

s

ÎMPĂRȚIREA, EX. 5

- $101010 / 10$

1 0 1 0 1 0

$a = 42$

1 0

$b = 2$

0 1 0 1 0 1

$s = 21$

ÎMPĂRȚIREA, EX. 5

- 111010101 / 11

1	1	1	0	1	0	1	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---	---

1	1
---	---

--

ÎMPĂRȚIREA, EX. 5

- 111010101 / 11

1	1	1	0	1	0	1	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---	---

1	1
---	---

0

ÎMPĂRȚIREA, EX. 5

- 111010101 / 11

1	1	1	0	1	0	1	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---	---

1	1
---	---

0	1
---	---

ÎMPĂRȚIREA, EX. 5

- 111010101 / 11

	1	0	1	0	1	0	1
--	---	---	---	---	---	---	---

1	1
---	---

0	1	0			
---	---	---	--	--	--

ÎMPĂRȚIREA, EX. 5

- 111010101 / 11

	1	0	1	0	1	0	1
--	---	---	---	---	---	---	---

1	1
---	---

0	1	0	0
---	---	---	---

ÎMPĂRȚIREA, EX. 5

- 111010101 / 11

	1	0	1	0	1	0	1
--	---	---	---	---	---	---	---

1	1
---	---

0	1	0	0	1
---	---	---	---	---

ÎMPĂRȚIREA, EX. 5

- 111010101 / 11

			1	0	0	1	0	1
--	--	--	---	---	---	---	---	---

1	1
---	---

0	1	0	0	1	1
---	---	---	---	---	---

ÎMPĂRTIREA, EX. 5

- **111010101 / 11**

01

11

0 1 0 0 1 1 1 0

ÎMPĂRȚIREA, EX. 5

- 111010101 / 11

0 1

acesta este restul, 1
în zecimal

1 1

0 1 0 0 1 1 1 0 0

ÎMPĂRȚIREA, EX. 5

- 111010101 / 11

1 1 1 0 1 0 1 0 1

$a = 469$

1 1

$b = 3$

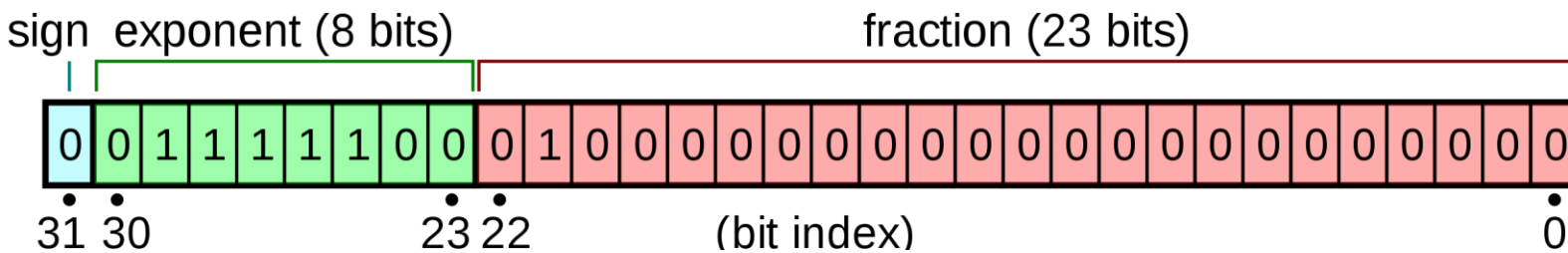
0 1 0 0 1 1 1 0 0

$s = 156$

0 1

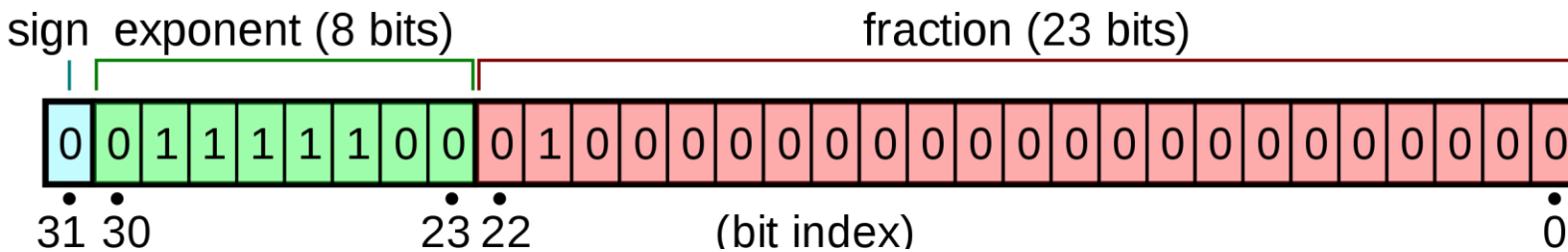
acesta este restul, 1
în zecimal

CONVERSIA ÎN IEEE FP, EX. 7



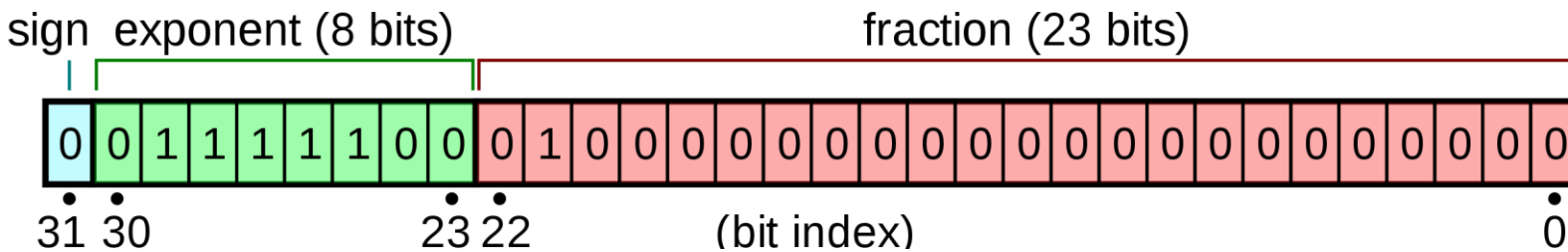
- -1313.3125
 - partea întreagă este: ?
 - partea fracționară: ?

CONVERSIA ÎN IEEE FP, EX. 7



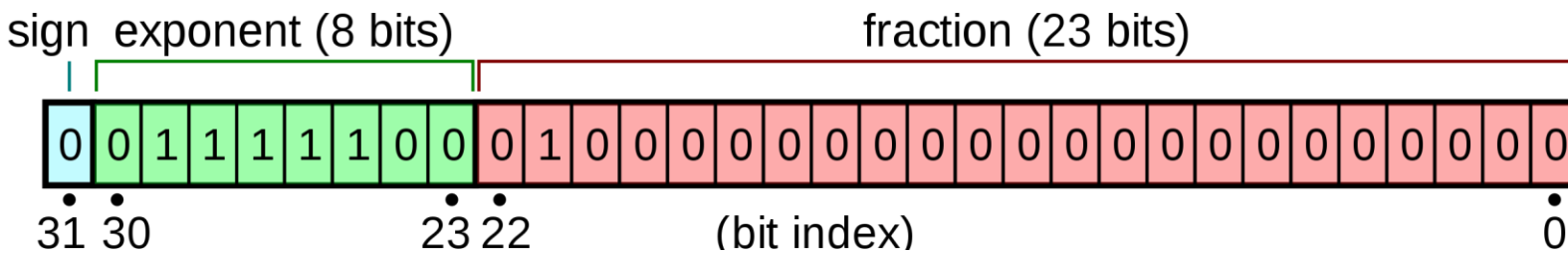
- -1313.3125
 - partea întreagă este: 1313
 - partea fracționară: 0.3125
 - $0.3125 \times 2 = 0.625 \Rightarrow 0$
 - $0.625 \times 2 = 1.25 \Rightarrow 1$
 - $0.25 \times 2 = 0.5 \Rightarrow 0$
 - $0.5 \times 2 = 1.0 \Rightarrow 1$
 - deci, $1313.3125_{10} = ?_2$

CONVERSIA ÎN IEEE FP, EX. 7



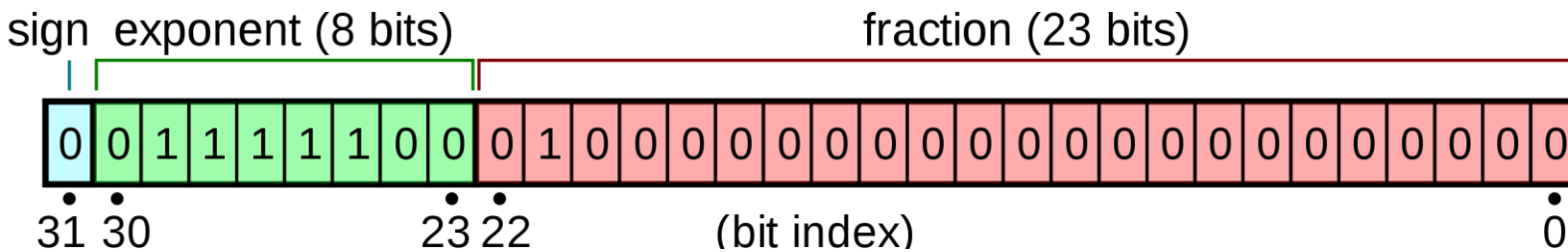
- -1313.3125
 - partea întreagă este: 1313
 - partea fracționară: 0.3125
 - $0.3125 \times 2 = 0.625 \Rightarrow 0$
 - $0.625 \times 2 = 1.25 \Rightarrow 1$
 - $0.25 \times 2 = 0.5 \Rightarrow 0$
 - $0.5 \times 2 = 1.0 \Rightarrow 1$
 - deci, $1313.3125_{10} = 10100100001.0101_2$
 - normalizare: ?
 - mantisa este ?
 - exponentul este ?
 - semnul este ?

CONVERSIA ÎN IEEE FP, EX. 7



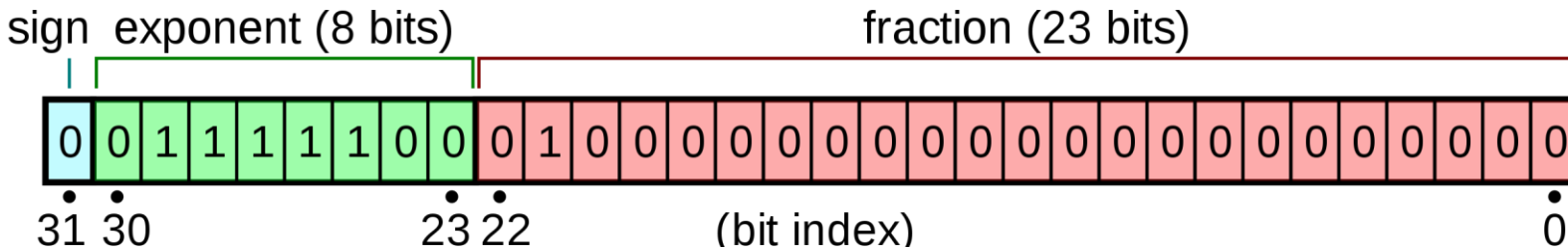
- -1313.3125
 - partea întreagă este: 1313
 - partea fracționară: 0.3125
 - $0.3125 \times 2 = 0.625 \Rightarrow 0$
 - $0.625 \times 2 = 1.25 \Rightarrow 1$
 - $0.25 \times 2 = 0.5 \Rightarrow 0$
 - $0.5 \times 2 = 1.0 \Rightarrow 1$
 - deci, $1313.3125_{10} = 10100100001.0101_2$
 - normalizare: $10100100001.0101_2 = 1.01001000010101_2 \times 2^{10}$
 - mantisa este ?
 - exponentul este ?
 - semnul este ?

CONVERSIA ÎN IEEE FP, EX. 7



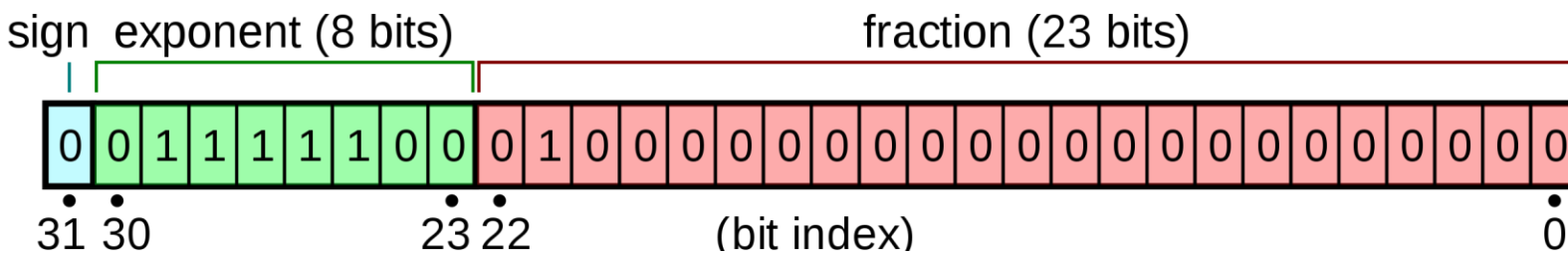
- -1313.3125
 - partea întreagă este: 1313
 - partea fracționară: 0.3125
 - $0.3125 \times 2 = 0.625 \Rightarrow 0$
 - $0.625 \times 2 = 1.25 \Rightarrow 1$
 - $0.25 \times 2 = 0.5 \Rightarrow 0$
 - $0.5 \times 2 = 1.0 \Rightarrow 1$
 - deci, $1313.3125_{10} = 10100100001.0101_2$
 - normalizare: $10100100001.0101_2 = 1.01001000010101_2 \times 2^{10}$
 - mantisa este 010010000101010000000000
 - exponentul este $10 + 127 = 137 = 10001001_2$
 - semnul este 1

CONVERSIA ÎN IEEE FP, EX. 8



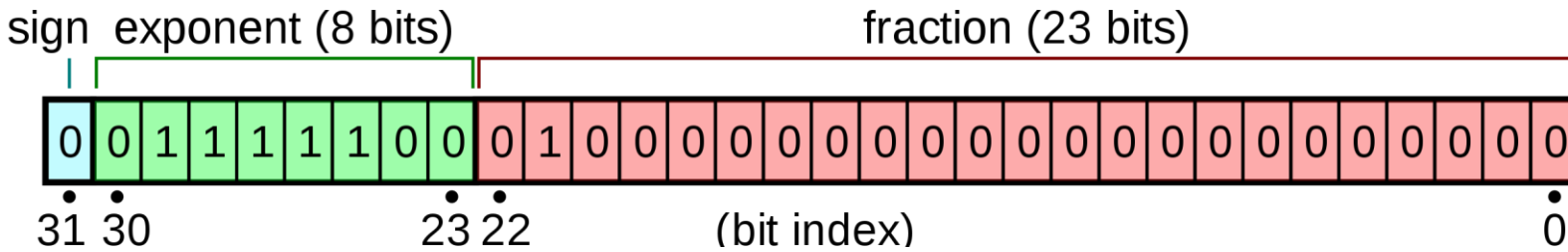
- calculăm $\text{abs}(a)$

CONVERSIA ÎN IEEE FP, EX. 8



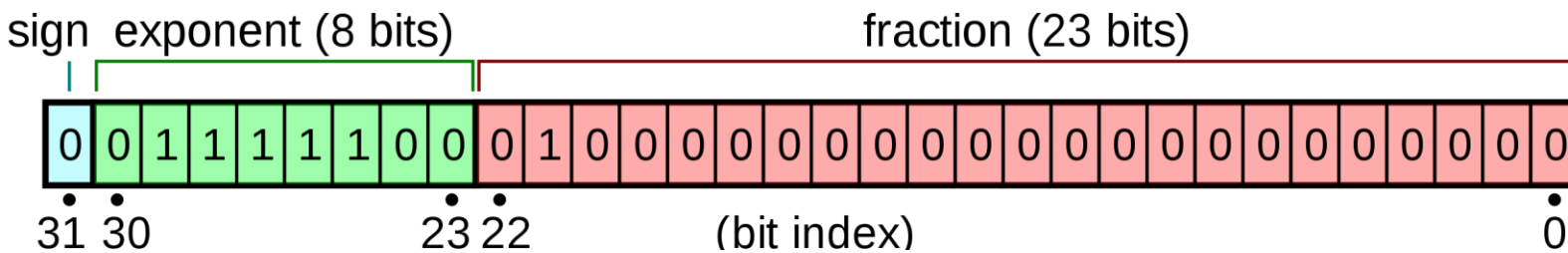
- calculăm $\text{abs}(a)$
 - soluția: $a = a \& \sim(1 \ll 31)$

CONVERSIA ÎN IEEE FP, EX. 8



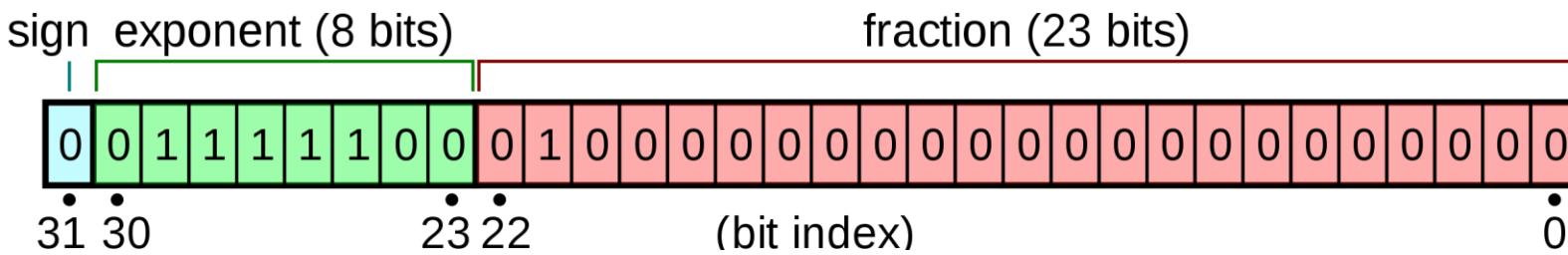
- schimbați semnul lui a

CONVERSIA ÎN IEEE FP, EX. 8



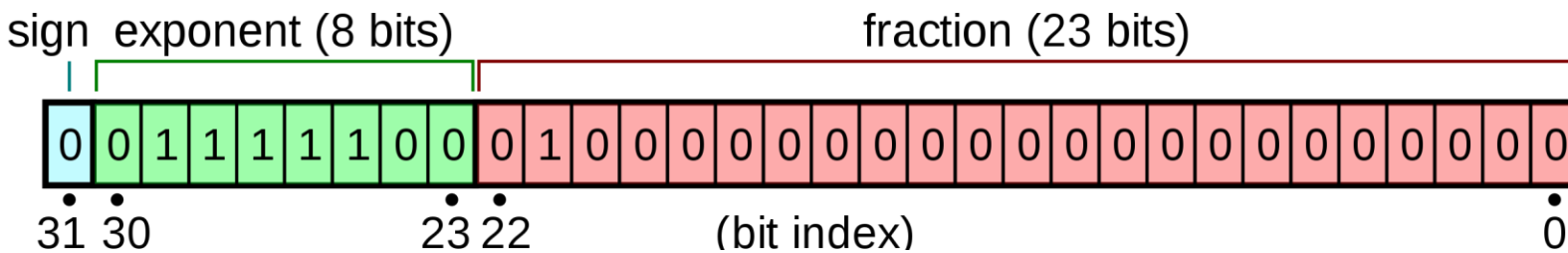
- schimbați semnul lui a
 - soluția: $a = a \wedge (1 \ll 31)$

CONVERSIA ÎN IEEE FP, EX. 8



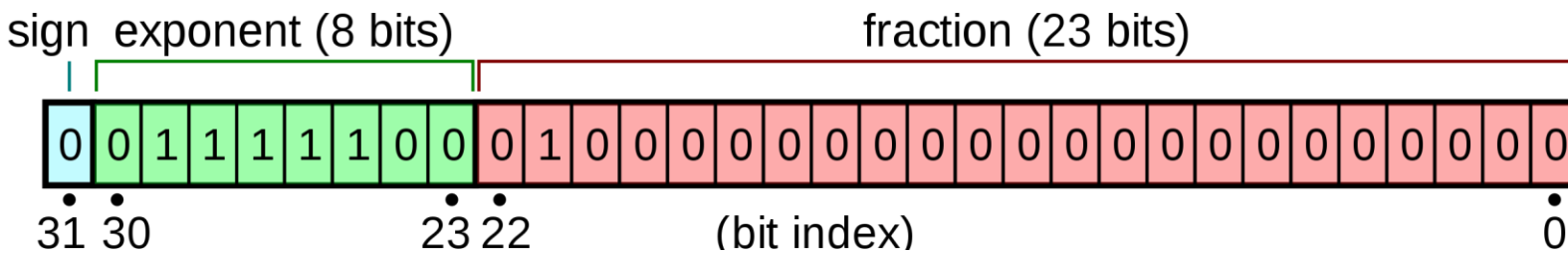
- împărțiți a la 4

CONVERSIA ÎN IEEE FP, EX. 8



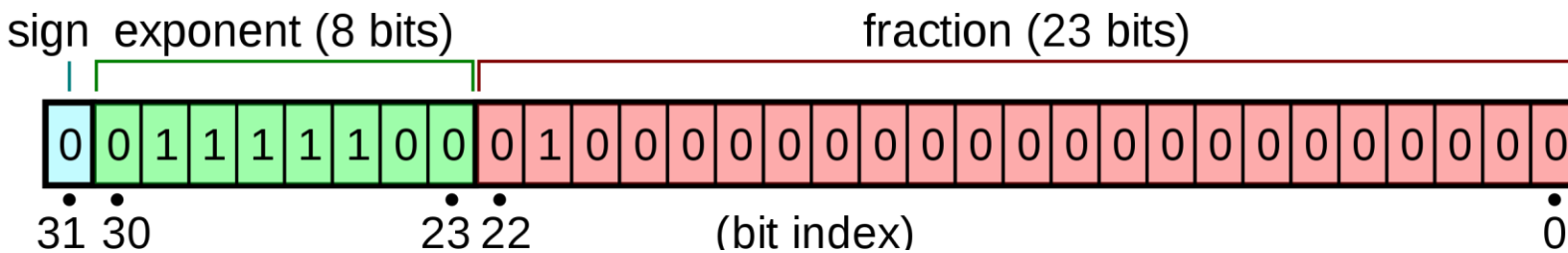
- împărțiți a la 4
 - soluția:
 - vrem exponentul, unde se află?
 - $MASK =$
 - extragem exponent $=$
 - dacă $exponent > 1$ atunci ...
 - trebuie să actualizăm a
 - $a =$

CONVERSIA ÎN IEEE FP, EX. 8



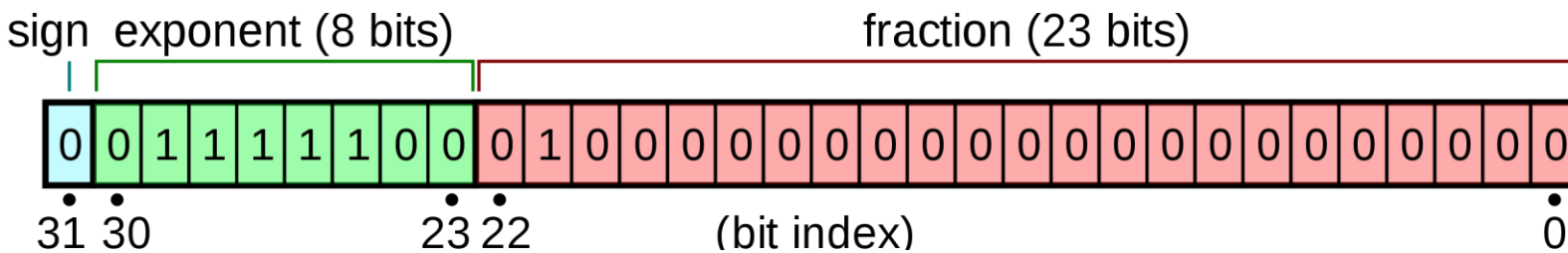
- împărțiți a la 4
 - soluția:
 - vrem exponentul, unde se află?
 - $\text{MASK} = 0x7F800000$
 - extragem exponent =
 - dacă exponent > 1 atunci ...
 - trebuie să actualizăm a
 - $a =$

CONVERSIA ÎN IEEE FP, EX. 8



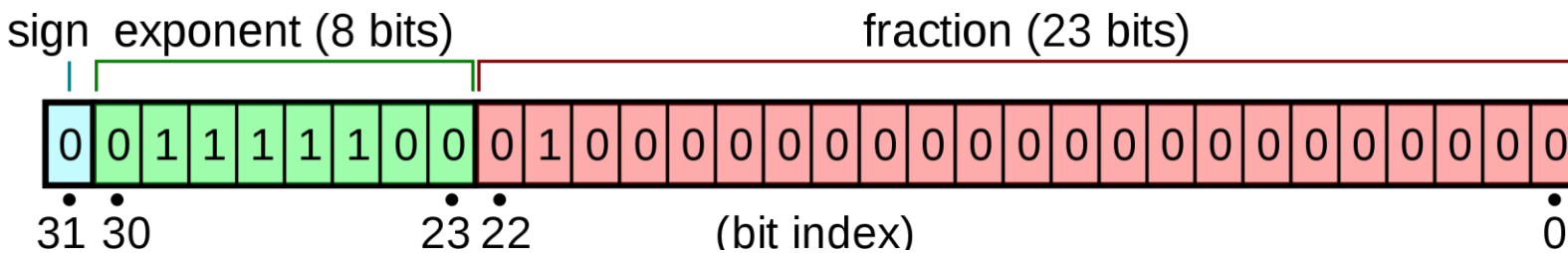
- împărțiți a la 4
 - soluția:
 - vrem exponentul, unde se află?
 - MASK = 0x7F800000
 - extragem exponent = (a & MASK) >> 23
 - dacă exponent > 1 atunci ...
 - trebuie să actualizăm a
 - a =

CONVERSIA ÎN IEEE FP, EX. 8



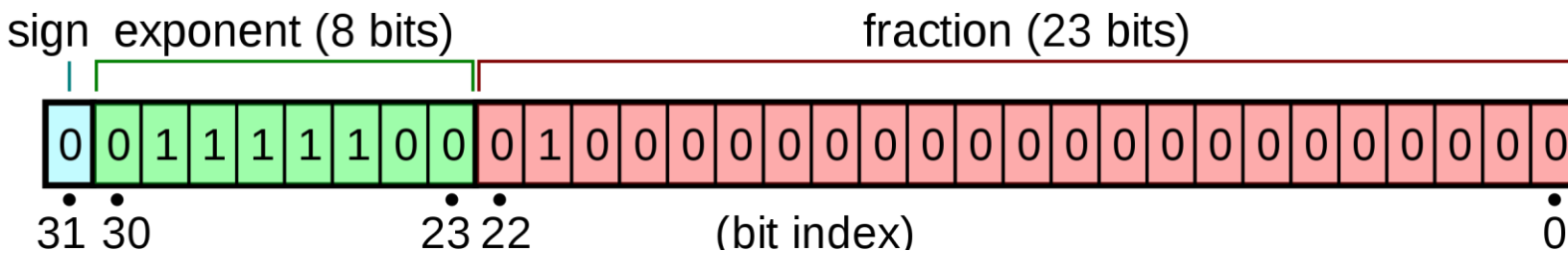
- împărțiți a la 4
 - soluția:
 - vrem exponentul, unde se află?
 - MASK = 0x7F800000
 - extragem exponent = (a & MASK) >> 23
 - dacă exponent > 1 atunci exponent = exponent - 2, altfel a = 0
 - trebuie să actualizăm a
 - a =

CONVERSIA ÎN IEEE FP, EX. 8



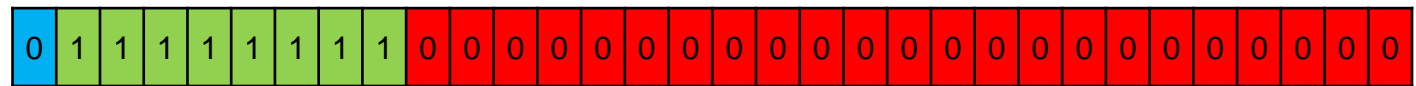
- împărțiți a la 4
 - soluția:
 - vrem exponentul, unde se află?
 - MASK = 0x7F800000
 - extragem exponent = (a & MASK) >> 23
 - dacă exponent > 1 atunci exponent = exponent – 2, altfel a = 0
 - trebuie să actualizăm a
 - a = (a & ~MASK) | (exponent << 23)

CONVERSIA ÎN IEEE FP, EX. 8



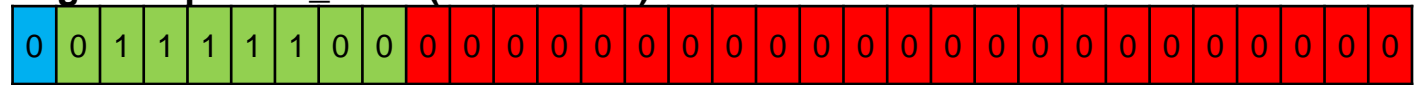
- Împărțiți a la 4
 - soluția:
 - vrem exponentul, unde se află?
 - MASK = 0x7F800000

MASK

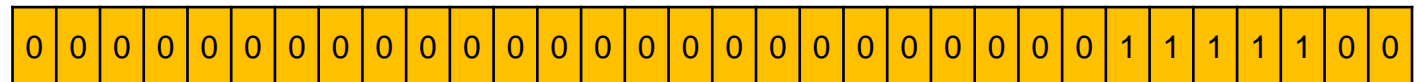


- extragem `exponent_var = (a & MASK) >> 23 = 124`

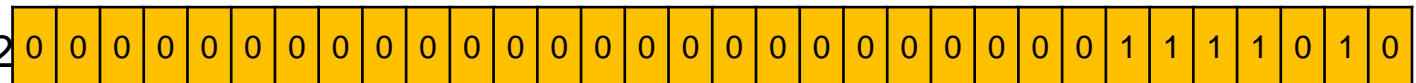
a & MASK



(a & MASK) >> 23



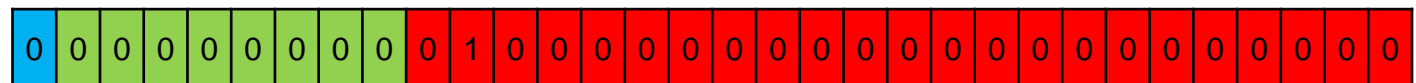
- dacă $\text{exponent_var} > 1$ atunci $\text{exponent_var} = \text{exponent_var} - 2$, altfel $a = 0$

$$\text{exponent_var} - 2 = 122$$


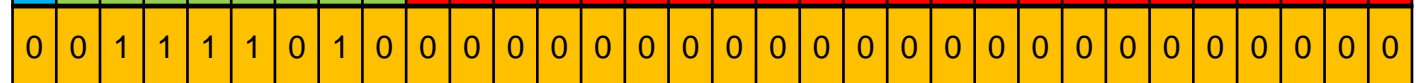
- trebuie să actualizăm a

- **a = (a & ~MASK) | (exponent_var << 23)**

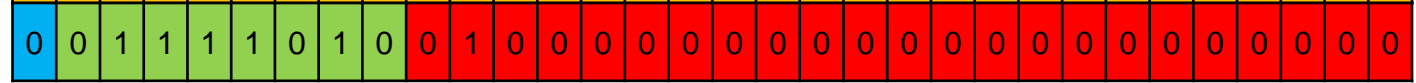
a & ~MASK



```
exponent_var << 23
```



```
(a & ~MASK) | (exponent_var << 23)
```



FP ÎN HEX, EX. 9

d) **0xDEADBEEF = 0b11011110101011011011111011101111**

- $S = 1$
- $E = 10111101$
- $M = 01011011011111011101111$
- $$\begin{aligned} (-1)^S 1.M * 2^{E-127} &= (-1) 1.01011011011111011101111 2^{189-127} \\ &= - 1.01011011011111011101111 2^{62} \\ &= -6259853398707798000 \end{aligned}$$

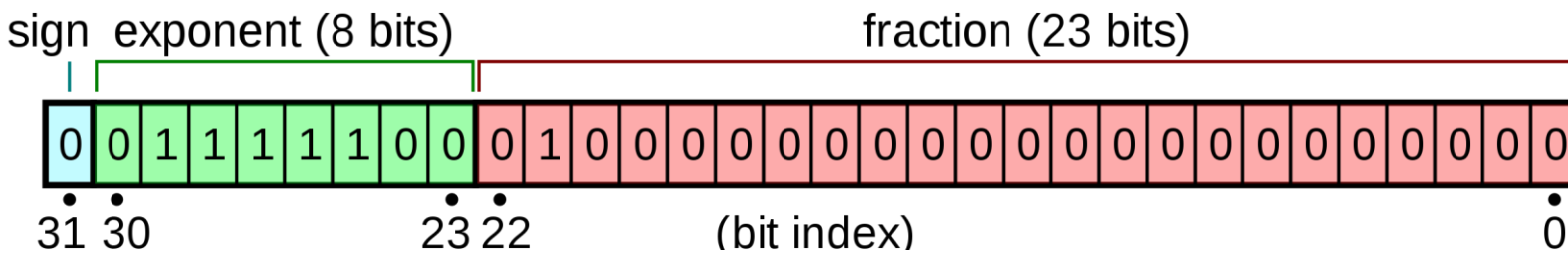
e) **0x44361000 = 0b01000100001101100001000000000000**

- $S = 0$
- $E = 10001000$
- $M = 011011000010000000000000$
- $$\begin{aligned} (-1)^S 1.M * 2^{E-127} &= (1) 1. 011011000010000000000000 2^{136-127} \\ &= 1. 011011000010000000000000 2^9 \\ &= 728.25 \end{aligned}$$

j) **0xC00010FF = 0b1100000000000000000010000111111111**

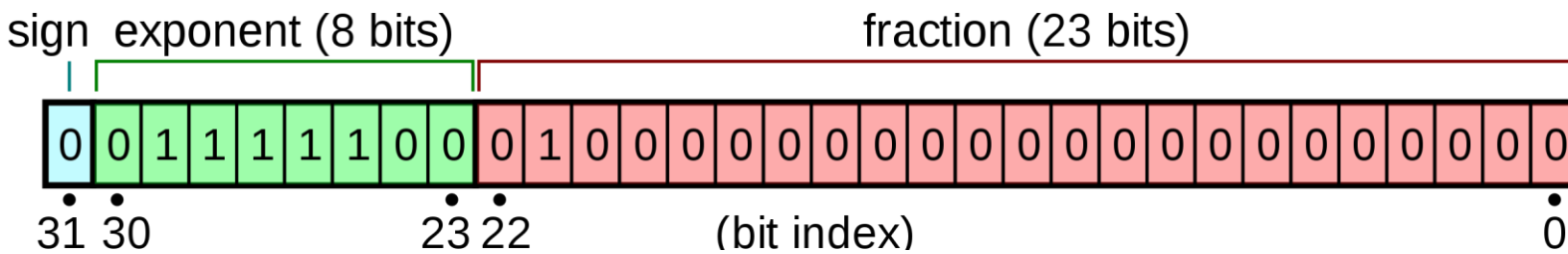
- $S = 1$
- $E = 10000000$
- $M = 000000000010000111111111$
- $$\begin{aligned} (-1)^S 1.M * 2^{E-127} &= (-1) 1.000000000010000111111111 2^{128-127} \\ &= -1.000000000010000111111111 2^1 \\ &= -2.001037359237671 \end{aligned}$$

ZERO ÎN IEEE FP, EX. 10



- setați $s = 0$, $e = 0$, $f = 0$

ZERO ÎN IEEE FP, EX. 10



- setați $s = 0$, $e = 0$, $f = 0$
- $a = (-1)^0 \times 1.00\dots 00 \times 2^{-127} = 2^{-127} \neq 0$

ADUNARE IEEE 754 FP, EX. 11

- $0.2 + 0.3$

ADUNARE IEEE 754 FP, EX. 11

- **0.2 + 0.3**
- **primul pas, trecem fiecare număr în format**
 - $0.2 = + 1.10011001100110011001100 \times 2^{-3} = 0.19999998807907104$
 - $0.3 = + 1.00110011001100110011001 \times 2^{-2} = 0.29999998211860657$

ADUNARE IEEE 754 FP, EX. 11

- **0.2 + 0.3**
- **primul pas, trecem fiecare număr în format**
 - $0.2 = + 1.10011001100110011001100 \times 2^{-3} = 0.19999998807907104$
 - $0.3 = + 1.00110011001100110011001 \times 2^{-2} = 0.29999998211860657$
- **al doilea pas, alinierea**
 - $0.2 = + 0.11001100110011001100110|000 \times 2^{-2}$
 - $0.3 = + 1.00110011001100110011001|000 \times 2^{-2}$

ADUNARE IEEE 754 FP, EX. 11

- **0.2 + 0.3**
- **primul pas, trecem fiecare număr în format**
 - $0.2 = + 1.10011001100110011001100 \times 2^{-3} = 0.19999998807907104$
 - $0.3 = + 1.00110011001100110011001 \times 2^{-2} = 0.29999998211860657$
- **al doilea pas, alinierea**
 - $0.2 = + 0.11001100110011001100110|000 \times 2^{-2}$
 - $0.3 = + 1.00110011001100110011001|000 \times 2^{-2}$
- **al treilea pas, adunăm**
 - $0.2 + 0.3 = 1.1111111111111111111111|000 \times 2^{-2}$

ADUNARE IEEE 754 FP, EX. 11

- **0.2 + 0.3**
- **primul pas, trecem fiecare număr în format**
 - $0.2 = + 1.10011001100110011001100 \times 2^{-3} = 0.19999998807907104$
 - $0.3 = + 1.00110011001100110011001 \times 2^{-2} = 0.29999998211860657$
- **al doilea pas, alinierea**
 - $0.2 = + 0.11001100110011001100110|000 \times 2^{-2}$
 - $0.3 = + 1.00110011001100110011001|000 \times 2^{-2}$
- **al treilea pas, adunăm**
 - $0.2 + 0.3 = 1.1111111111111111111111|000 \times 2^{-2}$
- **al patrulea pas, normalizare (dacă e necesar)**
 - $0.2 + 0.3 = 1.1111111111111111111111|00 \times 2^{-2}$
- **pasul final: $+ 1.1111111111111111111111 \times 2^{-2} = 0.4999999701976776$**

ÎMPĂRȚIREA RAPIDĂ, EX. 12

- a / 19

ÎMPĂRȚIREA RAPIDĂ, EX. 12

- **$a / 19$**

$$a \times \frac{1}{19} \approx \frac{a \times \frac{2938661835}{2^{32}} + \frac{a - a \times \frac{2938661835}{2^{32}}}{2^1}}{2^4}$$

$$a \times \frac{1}{19} \approx (a \times 2938661835 \times 2^{-32} + (a - a \times 2938661835 \times 2^{-32}) \times 2^{-1}) \times 2^{-4}$$

$$a \times \frac{1}{19} \approx a \times \frac{7233629131}{137438953472}$$

- **$1/19 = 0.05263157894$**
- **$7233629131 / 137438953472 = 0.05263157895$**

ÎMPĂRȚIREA RAPIDĂ, EX. 12

- $a / 19$

$$a \times \frac{1}{19} \approx \frac{a \times \frac{2938661835}{2^{32}} + \frac{a - a \times \frac{2938661835}{2^{32}}}{2^1}}{2^4}$$

$$a \times \frac{1}{19} \approx (a \times 2938661835 \times 2^{-32} + (a - a \times 2938661835 \times 2^{-32}) \times 2^{-1}) \times 2^{-4}$$

$$a \times \frac{1}{19} \approx a \times \frac{7233629131}{137438953472}$$

- soluția generală

$$\frac{a}{D} \approx \frac{\frac{aC}{2^X} + \frac{a - \frac{aC}{2^X}}{2^Y}}{2^Z}$$

$$D \approx \frac{2^{X+Y+Z}}{C \times (2^Y - 1) + 2^X}$$

RACHETE RAPIDE, EX. 19

- calculați aproximarea binară
 - soluția:

RACHETE RAPIDE, EX. 19

- **calculați aproximarea binară**
 - soluția: 0.099999904632568359375

RACHETE RAPIDE, EX. 19

- **calculați aproximarea binară**
 - soluția: 0.099999904632568359375
- **care este diferența dintre valoarea calculată și 0.1**
 - soluția:

RACHETE RAPIDE, EX. 19

- **calculați aproximarea binară**
 - soluția: 0.099999904632568359375
- **care este diferența dintre valoarea calculată și 0.1**
 - soluția: $0.1 - 0.099999904632568359375$
- **care este eroarea (de timp) după 100 de ore de operare**
 - soluția:

RACHETE RAPIDE, EX. 19

- **calculați aproximarea binară**
 - soluția: 0.099999904632568359375
- **care este diferența dintre valoarea calculată și 0.1**
 - soluția: $0.1 - 0.099999904632568359375$
- **care este eroarea (de timp) după 100 de ore de operare**
 - soluția: $100 \times 60 \times 60 \times 10 \times (0.1 - 0.099999904632568359375) \approx 0.34$

RACHETE RAPIDE, EX. 19

- **calculați aproximarea binară**
 - soluția: 0.099999904632568359375
- **care este diferența dintre valoarea calculată și 0.1**
 - soluția: $0.1 - 0.099999904632568359375$
- **care este eroarea (de timp) după 100 de ore de operare**
 - soluția: $100 \times 60 \times 60 \times 10 \times (0.1 - 0.099999904632568359375) \approx 0.34$
- **care este eroarea dacă reprezentăm 0.1 în formatul IEEE 754 FP?**
 - soluția:

RACHETE RAPIDE, EX. 19

- **calculați aproximarea binară**
 - soluția: 0.099999904632568359375
- **care este diferența dintre valoarea calculată și 0.1**
 - soluția: $0.1 - 0.099999904632568359375$
- **care este eroarea (de timp) după 100 de ore de operare**
 - soluția: $100 \times 60 \times 60 \times 10 \times (0.1 - 0.099999904632568359375) \approx 0.34$
- **care este eroarea dacă reprezentăm 0.1 în formatul IEEE 754 FP?**
 - soluția: $100 \times 60 \times 60 \times 10 \times (0.1 - 0.09999999403953552) \approx 0.021$

RACHETE RAPIDE, EX. 19

- **calculați aproximarea binară**
 - soluția: 0.099999904632568359375
- **care este diferența dintre valoarea calculată și 0.1**
 - soluția: $0.1 - 0.099999904632568359375$
- **care este eroarea (de timp) după 100 de ore de operare**
 - soluția: $100 \times 60 \times 60 \times 10 \times (0.1 - 0.099999904632568359375) \approx 0.34$
- **care este eroarea dacă reprezentăm 0.1 în formatul IEEE 754 FP?**
 - soluția: $100 \times 60 \times 60 \times 10 \times (0.1 - 0.09999999403953552) \approx 0.021$
- **dacă rachetele SCUD pot atinge o viteză MACH 5, care este distanța pe care racheta o poate parcurge în timpul eroare calculat?**
 - soluția:

RACHETE RAPIDE, EX. 19

- **calculați aproximarea binară**
 - soluția: 0.099999904632568359375
- **care este diferența dintre valoarea calculată și 0.1**
 - soluția: $0.1 - 0.099999904632568359375$
- **care este eroarea (de timp) după 100 de ore de operare**
 - soluția: $100 \times 60 \times 60 \times 10 \times (0.1 - 0.099999904632568359375) \approx 0.34$
- **care este eroarea dacă reprezentăm 0.1 în formatul IEEE 754 FP?**
 - soluția: $100 \times 60 \times 60 \times 10 \times (0.1 - 0.09999999403953552) \approx 0.021$
- **dacă rachetele SCUD pot atinge o viteză MACH 5, care este distanța pe care racheta o poate parcurge în timpul eroare calculat?**
 - soluția: $1715 \text{ m/s} \times 0.34 \text{ s} \approx 583 \text{ m}$, $1715 \text{ m/s} \times 0.021 \text{ s} \approx 36 \text{ m}$

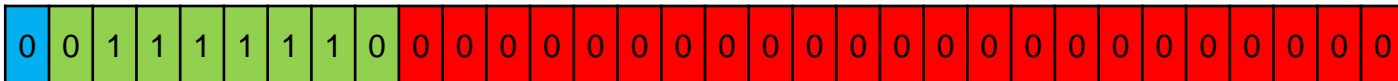
FAST INVERSE SQUARE ROOT, Q III

```
552 float Q_rsqrt( float number )
553 {
554     long i;
555     float x2, y;
556     const float threehalfs = 1.5F;
557
558     x2 = number * 0.5F;
559     y = number;
560     i = * ( long * ) &y; // evil floating point bit level hacking
561     i = 0x5f3759df - ( i >> 1 ); // what the duck?
562     y = * ( float * ) &i;
563     y = y * ( threehalfs - ( x2 * y * y ) ); // 1st iteration
564     // y = y * ( threehalfs - ( x2 * y * y ) ); // 2nd iteration, this can be removed
```

FAST INVERSE SQUARE ROOT, Q III

```
552 float Q_rsqrt( float number )
553 {
554     long i;
555     float x2, y;
556     const float threehalfs = 1.5F;
557
558     x2 = number * 0.5F;
559     y = number;
560     i = * ( long * ) &y;                                     // evil floating point bit level hacking
561     i = 0x5f3759df - ( i >> 1 );                             // what the duck?
562     y = * ( float * ) &i;
563     y = y * ( threehalfs - ( x2 * y * y ) ); // 1st iteration
564     // y = y * ( threehalfs - ( x2 * y * y ) ); // 2nd iteration, this can be removed
```

- prima instrucțiune interesantă e pe linia 560
- de exemplu, 0.5 este:



- aceeași biți dar văzuți de data asta ca un întreg:
 - $2^{24} + 2^{25} + 2^{26} + 2^{27} + 2^{28} + 2^{29} = 1056964608$ (atât este i)
 - de ce avem nevoie de i?

FAST INVERSE SQUARE ROOT, Q III

```
552 float Q_rsqrt( float number )
553 {
554     long i;
555     float x2, y;
556     const float threehalfs = 1.5F;
557
558     x2 = number * 0.5F;
559     y = number;
560     i = * ( long * ) &y; // evil floating point bit level hacking
561     i = 0x5f3759df - ( i >> 1 ); // what the duck?
562     y = * ( float * ) &i;
563     y = y * ( threehalfs - ( x2 * y * y ) ); // 1st iteration
564     // y = y * ( threehalfs - ( x2 * y * y ) ); // 2nd iteration, this can be removed
```

- prima instrucțiune interesantă e pe linia 560
- dacă avem în M mantisa și exponentul în E atunci
 - numărul nostru în FP este $2^{23} \times E + M$
 - iar valoarea numărului este $(1 + M / 2^{23}) \times 2^E - 127$
 - observăm că: $\log_2 \left(\left(1 + \frac{M}{2^{23}} \right) \times 2^{E-127} \right) = \log_2 \left(1 + \frac{M}{2^{23}} \right) + \log_2 (2^{E-127})$

$$\begin{aligned} &= \log_2 \left(1 + \frac{M}{2^{23}} \right) + E - 127 \\ &\approx \frac{M}{2^{23}} + E - 127 + \mu \quad (\text{am folosit } \log_2(1+x) \approx x, \mu \text{ este o corectie}) \\ &= \frac{1}{2^{23}} (2^{23} \times E + M) + \mu - 127 \\ &= \frac{1}{2^{23}} (\text{reprezentarea pe biti}) + \mu - 127 \end{aligned}$$

FAST INVERSE SQUARE ROOT, Q III

```
552 float Q_rsqrt( float number )
553 {
554     long i;
555     float x2, y;
556     const float threehalfs = 1.5F;
557
558     x2 = number * 0.5F;
559     y = number;
560     i = * ( long * ) &y;                                     // evil floating point bit level hacking
561     i = 0x5f3759df - ( i >> 1 );                             // what the duck?
562     y = * ( float * ) &i;
563     y = y * ( threehalfs - ( x2 * y * y ) ); // 1st iteration
564     // y = y * ( threehalfs - ( x2 * y * y ) ); // 2nd iteration, this can be removed
```

- prima instrucțiune interesantă e pe linia 560
- de ce calculăm $\log(y)$? defapt vrem $1/\sqrt{y}$. dar:

$$\log_2 \left(\frac{1}{\sqrt{y}} \right) = \log_2 (y^{-1/2}) = -\frac{1}{2} \log_2(y) = -(i \gg 1)$$

- suntem pe linia 561 acum. de unde apare acel număr hexa?

FAST INVERSE SQUARE ROOT, Q III

```
552 float Q_rsqrt( float number )
553 {
554     long i;
555     float x2, y;
556     const float threehalfs = 1.5F;
557
558     x2 = number * 0.5F;
559     y = number;
560     i = * ( long * ) &y;                                     // evil floating point bit level hacking
561     i = 0x5f3759df - ( i >> 1 );                             // what the duck?
562     y = * ( float * ) &i;
563     y = y * ( threehalfs - ( x2 * y * y ) ); // 1st iteration
564     // y = y * ( threehalfs - ( x2 * y * y ) ); // 2nd iteration, this can be removed
```

- suntem pe linia 561 acum. de unde apare acel număr hexa?

$Y = \frac{1}{\sqrt{y}}$ atunci $\log_2(Y) = \log_2(\frac{1}{\sqrt{y}})$ rezulta

$$\frac{1}{2^{23}}(M_Y + 2^{23} \times E_Y) + \mu - 127 = -\frac{1}{2} \left(\frac{1}{2^{23}}(M_y + 2^{23} \times E_y) + \mu - 127 \right)$$

$$M_Y + 2^{23} \times E_Y = \frac{3}{2} \times 2^{23}(127 - \mu) - \frac{1}{2}(M_y + 2^{23} \times E_y)$$

$$= 0x5f3759df - (i \gg 1) \quad (\mu \text{ este ales pentru a minimiza eroarea})$$

- iar apoi pe linia 562 y este transformat înapoi în FP

FAST INVERSE SQUARE ROOT, Q III

```
552 float Q_rsqrt( float number )
553 {
554     long i;
555     float x2, y;
556     const float threehalfs = 1.5F;
557
558     x2 = number * 0.5F;
559     y = number;
560     i = * ( long * ) &y; // evil floating point bit level hacking
561     i = 0x5f3759df - ( i >> 1 ); // what the duck?
562     y = * ( float * ) &i;
563     y = y * ( threehalfs - ( x2 * y * y ) ); // 1st iteration
564     // y = y * ( threehalfs - ( x2 * y * y ) ); // 2nd iteration, this can be removed
```

- pe linia 563 e o iterație din metoda lui Newton
 - îmbunătățește rezultatul (e o metodă de optimizare)

